# 編者的話

数学课外读物对于帮助学生学好数学,扩大他们的数学知识领域,是很有好处的.近年来,越来越多的中学学生和教师,都迫切希望出版更多的适合中学生阅读的通俗数学读物.我们约请一些数学工作者,编了这套"数学小丛书",陆续分册出版,来适应这个要求.

这套书打算介绍一些课外的数学知识,以扩大学生的知识领域,加深对数学基础知识的掌握,引导学生独立思考,理论联系实际.

这是我们的初步想法和尝试。热切地希望数学工作者和 读者对我们的工作提出宝贵的意见和建议,更希望数学工作 者为中学生写出更多更好的数学课外读物。

> 北京市数学会 1962年4月

# 目 次

•

-	刘徽割圓术
=	抛物綫在坐标軸上所盖的面积 5
三	球的体积
四	正弦曲綫和坐标軸之間的面积10
<b>H</b> .	不同的分割法13
六	自然对数19
せ	面积原理27
Λ	祖暅原理31
九	面积的近似計算34
~0	体积的近似計算38
	結束語43
附录	$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \dots + \frac{1}{n^2} + \dots = \frac{\pi^2}{6}$ 的証明

# 一刘徽割圆术

在华罗庚教授为这套小丛書所写的《从祖冲之的圆周率 畿起》一書中指出、一千四百年以前、祖冲之就已經知道了。

- (i)圓周率 # 是在 3.1415926 和 3.1415927 之間;
- (ii)用 22 作为 π 的約率,用 355 作为 π 的密率.

書中还指出:"这些結果是刘徽割圆术之后的重要发展。刘徽从圆内接正六边形起算,令边数一倍一倍 地增 加,即 12,24,48,96,…,1536,…,因而逐个算 出 六 边形,十二边形,二十四 边形,……的面积,这些数值逐步地逼近圆周率。刘徽方法的特点,是得出一批一个大于一个的数值,这样来一步一步地逼 近圆周率。这方法是可以无限精密地逼近圆 周率的,但每十次都比圆周率小。"这段話精炼地說明了刘徽割圆术的本質。

刘徽,是我国古代的一个数学家,是魏末 晋初时人,他在数学上的重大貢献是将我国最古的数学著作之一《九章算术》 詳細整理(公元 263 年),从此之后,这本畬才有了定本。他在注《九章算术》中求圆周率是用圆内接六边形起算,用他自己的原話来說是:"割之弥細,所失弥少,割之又割,以至于不可割,則与圆周合体而无所失矣."这个方法是他的創造,我們叫它做刘徽割圓术。 他算到正 192 边形,这时候 亚的近似值是3.141024。 他的思想后来得到租中之父子的发挥,从而使我国古代的数学放出了异彩。 把刘徽的割圆术用数学語言写出来,就是:有一个半径是1的圆O,作内接正六边形ABCDEF(图1),正六边形的面

F  $\mathbb{Z}_{1}$ 

积是  $\triangle ABO$  的面积的六倍。由于  $AB=OA=1,\ OT=\frac{\sqrt{3}}{\alpha}$ ,

所以六边形的面积是

$$6 \times \frac{1}{2} \times AB \times OT$$

$$= 6 \times \frac{1}{2} \times 1 \times \frac{\sqrt{3}}{2} = \frac{3\sqrt{3}}{2}.$$

再作內接正十二边形 ARB……,于 是四边形 ARBO 的面积是

$$\frac{1}{2} \times OR \times AB = \frac{1}{2} \times 1 \times 1 = \frac{1}{2},$$

所以十二边形的面积是

$$6 \times \frac{1}{2} = 3$$
.

同样可以算出二十四边形,四十八边形,……的面积。

这种想法,一直到近代数学中还在起着极其重要的作用, 而且我們相信,它将永久起着极其重要的作用。 何况刘徽在 一千七百年以前就用这种想法来解具体的数学問題,这有多么了不起呀!在这本小册子中,我們将自始至終實穿着应用刘徽的思想,来处理一些面积和体积的問題.

## 二 抛物綫在坐标軸上所盖的面积

在中学数学里,我們遇到的面积往往只是直 綫 图形和圆的面积。現在我們要对一些不属于上面說的范围的图形来寻求面积。先从簡单的說起。

我們知道,

$$y = x^2$$

表示一根抛物綫(图 2). 在 OX 軸上取一点 O,設 OC 的长是 a. 从 C 作垂直于 OX 軸的直綫,交 抛物綫于 A. 我們来求 OAC 的面积。 結果不是一下看得出来的,但是我們可以应用 刘徽 割圆术的思想,去找一个和它逼近的图形,而这个图形的面积是可以算得出来的。 如图 3,我們把 OC n 等分,分点是

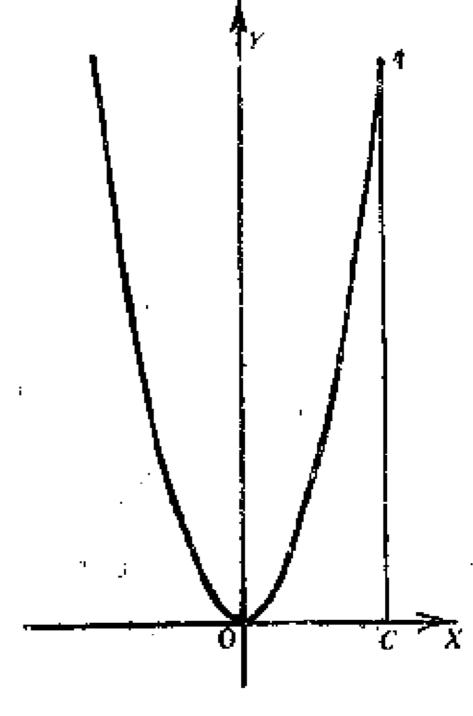
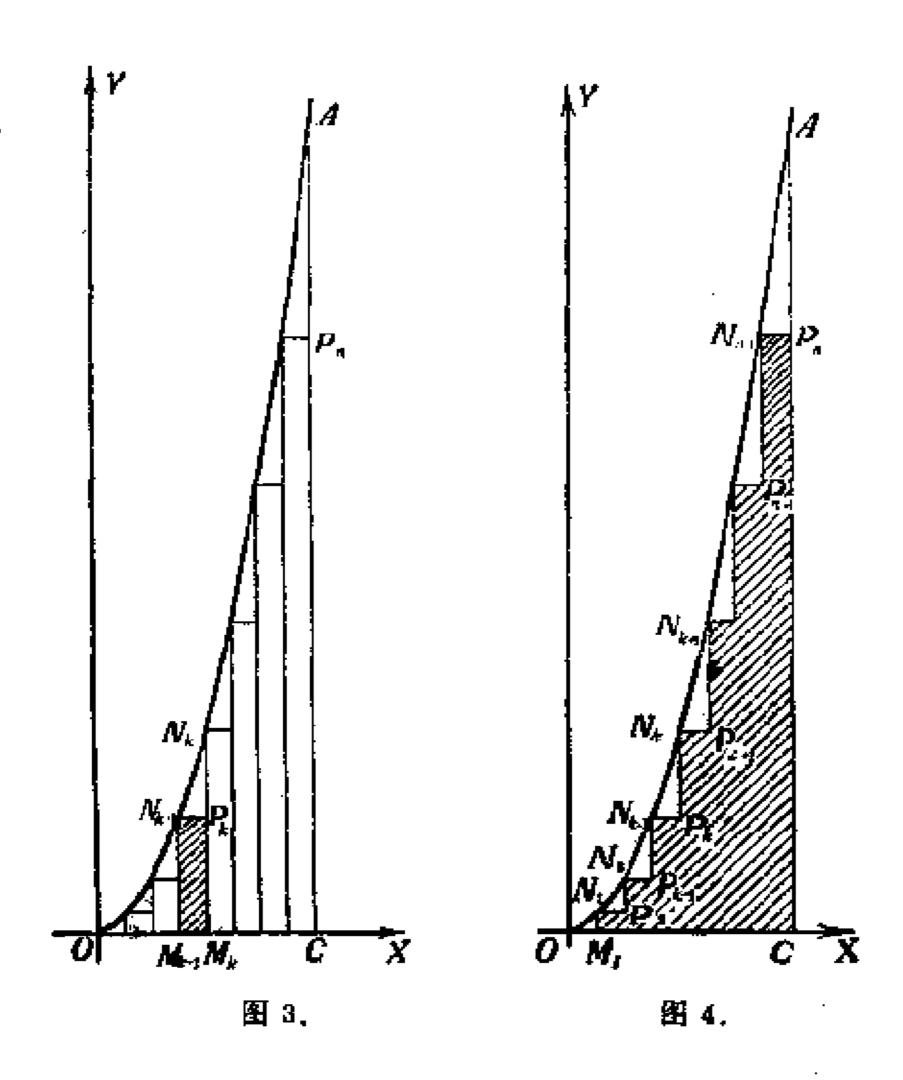


图 2.

 $(O=)M_0, M_1, M_2, \cdots, M_{k-1}, M_k, \cdots, M_n (=O).$  于是相邻二点的距离是 $\frac{a}{n}$ . 分别从这些分点  $M_k, M_{k-1}, \cdots$ 作垂直于 OX 軸的直綫, 交抛物綫于  $N_k, N_{k-1}, \cdots$ ,从  $N_{k-1}$  作平行于 OX 軸的直綫, 交  $M_k N_k$  于  $P_k$ ,  $\cdots$  于是我們得到一个和



OAC 相近似的图形,如图4,这个图形由直綫OC, $P_{n}C$  和折綫  $OM_1N_1P_2N_2\cdots P_{k-1}N_{k-1}P_kN_kP_{k+1}N_{k+1}\cdots P_{n-1}N_{n-1}P_n$  所組成.这个图形的面积是可以算得出来的,因为它是由很多块矩形拼凑起来的。由于

$$y = x^2,$$

所以

$$M_{k-1}N_{k-1}=\left(\frac{(k-1)a}{n}\right)^{2}$$
,

因此矩形  $M_{k-1}N_{k-1}P_kM_k$  (見图 3)的面积是

$$\frac{a}{n}\left(\frac{(k+1)a}{n}\right)^2,$$

所以整个近似图形的面积是

$$S_n = \frac{a}{n} \left[ \left( \frac{a}{n} \right)^2 + \left( \frac{2a}{n} \right)^2 + \dots + \left( \frac{(n-1)a}{n} \right)^2 \right]$$
$$= \frac{a^3}{n^3} \left[ 1^2 + 2^2 + \dots + (n-1)^2 \right].$$

这里由 OO,  $P_nO$  和折綫所組成的图形所起的 作用 就相当于 刘徽割圆术中的正多边形。

利用楊輝三角中的公式,我們有①

$$1^2 + 2^2 + \dots + (n-1)^2 = \frac{1}{6}n(n-1)(2n-1)$$

于是作为OAC的面积S的近似值的S,等于

$$\frac{a^3}{6}(1-\frac{1}{n})(2-\frac{1}{n}),$$

显然  $S_n$  是小于 S 的,而且 n 越大, $S_n$  和 S 的差越小。如图 5,  $M_{k-1}$   $N_{k-1}$   $P_k$   $M_k$  表示求  $S_n$  的一种分割所得的其中的一个矩

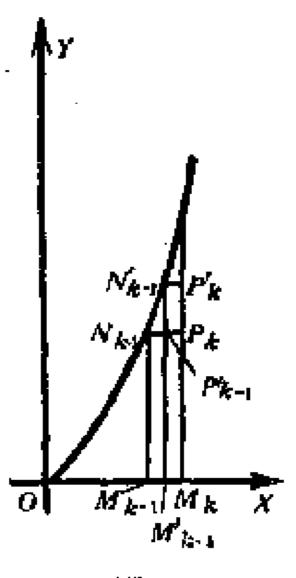
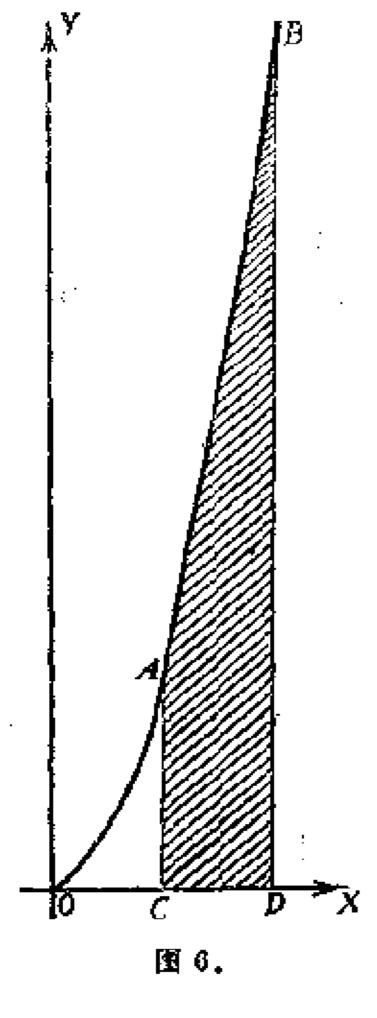


图 5.

① 参看这一套丛营中华罗庚:《从楊輝三角鼓起》,第四节例2。



 $M_{k-1}N_{k-1}P_kM_k$ 的大,也就是新的分割所得的近似面积比原来分割的更接近于S. 当n趋于无穷大时, $S_n$ 趋于 $\frac{a^3}{3}$ . 因之,得到OAO的面积S等于 $\frac{a^3}{3}$ .

不难看出,上面的做法和 刘徽 割圆术本質上是一样的,只是一个割的是圆,一个割的是抛物 綫在 OX 轴上 所盖的面积。这种割的方法也是。"割之弥和,所失弥少,割之又割,以至于不可割,则与抛物綫合体而无所失矣。"

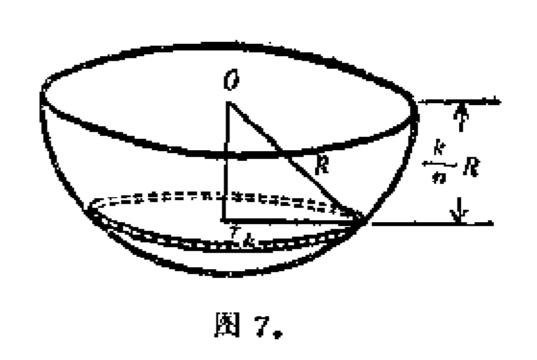
从上面說的結果立刻知道,在OX軸上任取一段OD,这里

OC=a, OD=b, 而a < b (图 6),从 C, D 分别作垂直于 OX轴的直綫,交抛物綫于 A, B, 那末 ABDC的面积是 $\frac{1}{3}(b^s-a^s)$ 。

### 三 球的体积

利用限上面相同的道理,我們还可以求得一些物体的体积。現在来計算球的体积。設球O的半径是 R(图 7)。我們来考虑半球,得到結果后,加倍就是球的体积。用一系列平行于半球的底的平面把半球切成等高的 n 片,使每片的厚度是一点。每一片的精确的体积还是不便于計算的,但当片切得很薄时,可以把这一片用一个圆柱体来近似它。对于第 n 片来

講,設它的上底的半径是 r<sub>k-1</sub>, 下底的半径是 r<sub>k</sub>, 作一个跟它 近似的圆柱体, 高是 n, 底半径 近似的圆柱体, 高是 n, 底半径 是 r<sub>k</sub>, 于是这样一个半球就可 以用一个由 n 个薄的圆柱体所 组成的物体来替代了。这个物 体的每一片的体积是



$$\pi r_k^2 \frac{R}{n}$$
.

但是  $r_n^2 = R^2 - \frac{k^2}{n^2} R^2$ , 所以这个近似于半球的物体的体积是  $S = \frac{\pi}{n^2} R^3 - \frac{1^2}{n^2} \sqrt{1 - \frac{1^2}{n^2}} \sqrt$ 

$$S_n = \frac{\pi R^3}{n} \left( \left( 1 - \frac{1^2}{n^2} \right) + \left( 1 - \frac{2^2}{n^2} \right) + \dots + \left( 1 - \frac{(n-1)^2}{n^2} \right) + \left( 1 - \frac{n^2}{n^2} \right) \right)$$

$$= \pi R^3 - \frac{\pi R^3}{n^3} \left( 1^2 + 2^2 + \dots + (n-1)^2 + n^2 \right).$$

$$\overrightarrow{m}$$
  $1^2 + 2^2 + \dots + (n-1)^2 + n^2 = \frac{1}{6}n(n+1)(2n+1),$ 

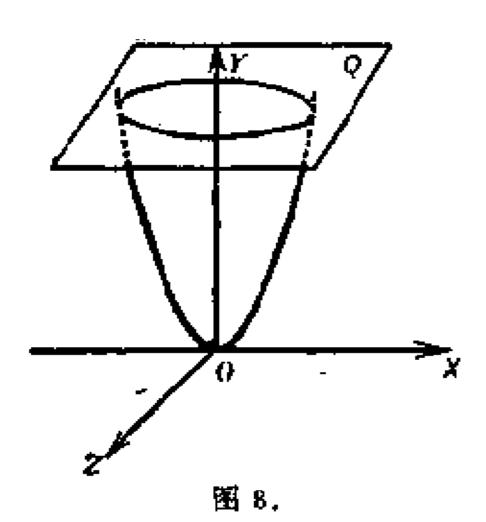
所以 
$$S_n = \pi R^8 \left(1 - \frac{1}{6} \left(1 + \frac{1}{n}\right) \left(2 + \frac{1}{n}\right)\right)$$
,

从直观上可以看出,这种分割的方法,也是"割之弥細,所失弥少,割之又割,以至于不可割,則与球合体而无所失矣".所以当 n 趋于无穷大时, S, 就趋于半球的体积,而从 S, 的表达式可以看出,这是

$$\frac{2\pi R^2}{3}$$
.

所以全球的体积是 4年 B3.

說起球的体积还应当提到,在刘徽以前已經知道大約是 $\frac{9}{2}$  $R^3$ ,



但刘徽認为这个数值"偶与实相近,而丸犹伤多耳",就是說,这个数值只和实际相近,但还嫌太多. 之后祖冲之的儿子祖暅就在刘徽工作的基础上,精确地求得了球的体积,他的方法叫做"祖暅开立 圆术",不在这里詳細說了.

讀者可以利用上面說的方法,求得圓錐体的体积是 $\frac{\pi r^2 h}{3}$ ,这

里 r 是圓錐体底的半径, h 是圓錐体的高.如果把第二节中的 拋物綫用 OY 軸做軸旋轉, 得到旋轉拋物面, 再作一个垂直于 OY 軸的平面 Q, 如图 8. 我們可以应用上面的方法, 求出 Q 和旋轉拋物面之間所包的体积.

## 四 正弦曲綫和坐标軸之間的面积

并不是所有求面积或体积的問題都像上二节所作的那末 簡单。 事实上,事情往往娶复杂得多。这里我們举一个比上 二节复杂一些的例。

我們知道  $y = \sin x$ 所描繪的 曲綫叫做正弦 曲綫, 如图 9. 現在求 x = 0 到  $x = \pi$  之間正弦曲綫 和 OX 軸之間所包的面积。也跟以前一样, 把 OX 軸上从 0 到  $\pi$  的一段 x 等分, 分点是

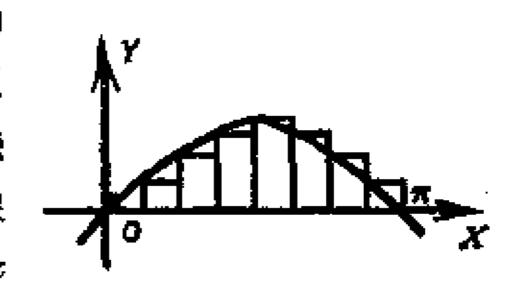


图 9.

$$0, \frac{\pi}{n}, \frac{2\pi}{n}, \cdots, \frac{n\pi}{n}$$

限以前一样,从这些分点作垂直于 OX 軸 的 直 綫,把图形分成 n 条,每一条可以用矩形来近似它,于是得到第 k 块的近似面积是

$$\frac{\pi}{n}\sin\frac{(k-1)\pi}{n}$$
.

由这n块矩形拼起来的图形跟正弦曲綫和 OX 軸之間所包的图形相逼近,而这图形的面积是

$$S_n = \frac{x}{n} \left( \sin \frac{x}{n} + \sin \frac{2x}{n} + \dots + \sin \frac{(n-1)x}{n} \right).$$

我們来計算上面的和式,由于

$$2\sin A\sin B = \cos(A-B) - \cos(A+B),$$

于是

$$2S_{n}\sin\frac{\pi}{2n} = \frac{\pi}{n} \left(2\sin\frac{\pi}{n}\sin\frac{\pi}{2n} + 2\sin\frac{2\pi}{n}\sin\frac{\pi}{2n} + \cdots + 2\sin\frac{(n-1)\pi}{n}\sin\frac{\pi}{2n}\right)$$

$$= \frac{\pi}{n} \left[\left(\cos\frac{\pi}{2n} - \cos\frac{3\pi}{2n}\right) + \left(\cos\frac{3\pi}{2n} - \cos\frac{5\pi}{2n}\right) + \cdots + \left(\cos\frac{(2n-3)\pi}{2n} - \cos\frac{(2n-1)\pi}{2n}\right)\right]$$

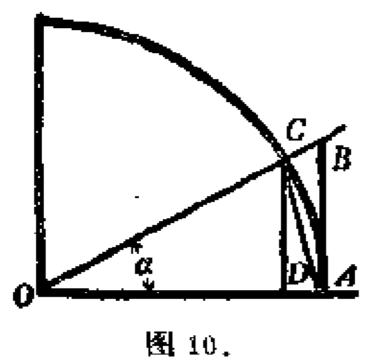
$$= \frac{\pi}{n} \left(\cos\frac{\pi}{2n} - \cos\frac{(2n-1)\pi}{2n}\right).$$

$$= \frac{\pi}{n} \left(\cos\frac{\pi}{2n} - \cos\frac{(2n-1)\pi}{2n}\right).$$

$$\cos A - \cos B = 2\sin\frac{A+B}{2} \sin\frac{B-A}{2},$$
所以  $2S_{n}\sin\frac{\pi}{2n} = \frac{2\pi}{n}\sin\frac{n\pi}{2n}\sin\frac{(n-1)\pi}{2n} = \frac{2\pi}{n}\sin\frac{(n-1)\pi}{2n}.$ 

$$S_{n} = \frac{\frac{\pi}{n}\sin\frac{(n-1)\pi}{2n}}{\sin\frac{\pi}{2n}}.$$

即使到了这一步, 結果还不是显然的, 尽管我們知道 8, 是小



于 S 的, 而且当 n 增大 时 思 S 越来越接近.

为了把 S 計算出来, 我們先 来 給 出一些准备知識。

0 我們取 半 径 是 1 的 圆,取角  $\alpha$  适图 10. 合  $0 < \alpha < \frac{\pi}{2}$  如图 10,可以看出。  $\triangle OAB$  的面积大于扇形 OAC 的面积,而扇形 OAC 的面积

因之, 
$$\frac{1}{2} \operatorname{tg} \alpha > \frac{1}{2} \operatorname{sin} \alpha,$$
 这就是 
$$\frac{1}{\sin \alpha} > \frac{1}{\alpha} > \frac{1}{\operatorname{tg} \alpha},$$
 
$$1 > \frac{\sin \alpha}{\alpha} > \cos \alpha.$$

当  $\alpha$  趋于零时,上面这个不等式的右边趋于 1,所以当  $\alpha$  趋于零时, $\frac{\sin \alpha}{\alpha}$  趋于 1.

从上面这个結果,我們就知道,当 n 无限增大时,

$$\frac{\sin\frac{x}{2n}}{\frac{x}{2n}}$$

是趋于1的.

有了这个作准备,立刻可以看出,由于

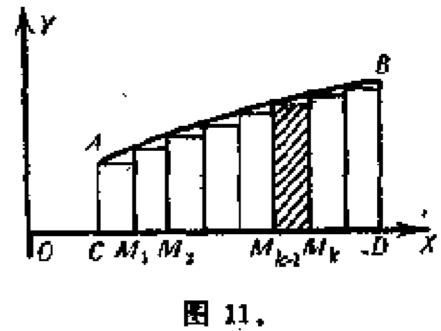
$$S_n = \frac{\frac{\pi}{n} \sin \frac{(n-1)\pi}{2n}}{\sin \frac{\pi}{2n}} = \frac{2 \cdot \frac{\pi}{2n} \sin \frac{(n-1)\pi}{2n}}{\sin \frac{\pi}{2n}},$$

所以当n趋于无穷大时,S。趋于2,而这就是我們要求的面积。

# 五 不同的分割法

上面我們都把 OX 軸上的距离等分,然后来进行計算.但是有的时候,应用等分来計算反而很困难。 通过以下的例子,可以更清楚地了解这一点。

我們提出一个比第二节中所提出的更一般的問題,来研究曲綴 $y=x^m$  盖在 OX 軸上的面积,这里 m 是不等于一1的实数,如图 11.



来作为 ABDC 的近似图形。 在求这近似图形的面积的过程中,要遇到求以下的和

$$1^m + 2^m + \cdots + n^m,$$

而这个值当 m 是正整数时,例如 m=3,4,…,我們还可以利用楊輝三角中的一些公式求出来,但已經是很吃力的事了,至于 m 不是整数时,要写出这个和的具体 表达式是 十分困难的. 因之,我們必須另想別的办法。事实上,我們在开头二节中已經看到,刘徽割團时,是用正多边形来作为圓的近似图形的,而在求拋物緩在 OX 軸上所盖的面积时,就用很多矩形拼凑起来的折綫图形作为近似图形了。 因之,不同的分割方法应该是被允許的,我們可以不一定把 OX 軸上的距离等分然

后来进行計算。

我們記  $q = \sqrt[n]{\frac{b}{a}}$ , 显然, 由于 b > a. 所以 q > 1. 但是当 n趋于无穷时, q 是趋于 1 的, 这是因为

$$\log q = \frac{\log b - \log a}{n},$$

而  $\frac{\log b - \log a}{a}$  当 n 趋于无穷时,显然是趋于零的,所以 q 趋 于1.

現在把 OD 分成 n 段, 分点是

$$(C=) M_0, M_1, M_2, \cdots, M_{n-1}, M_n (=D).$$

这些分点是这样取的,讓

$$OM_1 = aq$$
,  $OM_2 = aq^2$ , ...,  $OM_n = aq^n$ .

于是

$$M_1 G = a(q-1),$$
 $M_2 M_1 = aq(q-1),$ 
 $M_8 M_2 = aq^2(q-1),$ 

$$M_k M_{k-1} = aq^{k-1}(q-1)$$
,

$$M_n M_{n-1} = \alpha q^{n-1} (q-1)$$
.

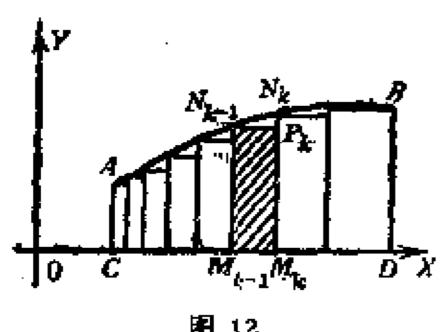


图 12.

这样一来, OD 之間 并不是等分 了,而是越靠近0的分得越小,越 靠近 D 的分得越大(图 12)。 但 是当分点越来越多时, 就是越分 越細时,每一段的长都趋于零。

照这样分割以后,矩形

M k... 1 N k... 1 Pk M k 的面积是

$$aq^{k-1}(q-1)(aq^{k-1})^m = (q-1)(aq^{k-1})^{m+1}$$

把这些矩形拼凑起来得到的图形成为 ABDC 的近似图形,这个近似图形的面积是

$$S_{n} = (q-1) (aq^{1-1})^{m+1} + (q-1) (aq^{2-1})^{m+1} + \cdots + (q-1) (aq^{n-1})^{m+1}$$

$$= (q-1) a^{m+1} [1 + q^{m+1} + \cdots + (q^{m+1})^{n-1}]$$

$$= (q-1) a^{m+1} \frac{q^{(m+1)^{n}} - 1}{q^{m+1} - 1} .$$

但是  $q^n = \frac{b}{a}$ ,所以

$$S_n = a^{m+1} \frac{\left(\frac{b}{a}\right)^{m+1} - 1}{\frac{q^{m+1} - 1}{q - 1}} = \frac{b^{m+1} - a^{m+1}}{\frac{q^{m+1} - 1}{q - 1}}.$$

显然 S, 是小于 ABDC 的面积 S 的, 而且 可以看出,这个近似图形也是"割之弥細,所失弥少,割之又割,以至于不可割,则与曲綫合体而无所失矣".

为了要求得 S 的值,我們必須考虑当 n 趋于无穷时的 S 的值。这就要求当 n 趋于无穷时  $\frac{q^{m+1}-1}{q-1}$  的值。 前面我們已 **經說**过,当 n 趋于无穷时,q 就趋于 1 ,于是我們要求的是

$$\lim_{q\to 1} \frac{q^{m+1}-1}{q-1}$$

的値,但 mキー1.

为了計算这个值,我們設

$$q-1=t$$
,

卽

$$q=1+t$$
,

由于q>1,所以t>0成立。 当q趋于1时,t就趋于零。因

而,我們要求的值是

$$\lim_{t\to 0} \frac{(1+t)^{m+1}-1}{t} - \frac{1}{t}$$

为了要求得上面这个数值,我們分几步来进行。

(1)先証₁如果 m≥0,那末

$$(1+t)^{m+1} \ge 1 + (m+1)t$$
.

設 m 是有理数,于是 $\frac{1}{m+1}$  可以写成 $\frac{r}{s}$ ,这里r,8 是 正 整 数. 由于 $m \ge 0, \frac{1}{m+1} \le 1$ ,所以 $r \le s$ . 因之, $[1+(m+1)t]^{\frac{1}{m+1}}$ 可以写成

$$\sqrt[s]{(1+(m+1)t)\cdots(1+(m+1)t)\cdot 1\cdot 1\cdots 1}$$

由于几何平均不大于算术平均,所以上式不大于

$$\frac{r(1+(m+1)t)+(s-r)}{s}=1+\frac{r}{s}(m+1)t=1+t,$$

于是得到

$$[1+(m+1)t]^{\frac{1}{m+1}} \leq 1+t.$$

而这就是 
$$(1+t)^{m+1} \ge 1+(m+1)t$$
.

因之,当 m 是有理数时,我們証明了(1). 当 m 是无理数时,我 們可以找到一串有理数 $m_1, m_2, \dots, m_n, \dots$ ,用m做它們的极 限,而且每一个 $m_n \ge 0$ ,于是由刚才所証的,对于每一个 $m_n$ ,

$$(1+t)^{m_{n+1}} \ge 1 + (m_n+1)t$$

都成立,在上式中,  $m_n \rightarrow m$ , 就得到(1).

(2)再証:如果 m≤−2,1≥t≥0,那末

$$(1+t)^{m+1} \ge 1 + (m+1)t$$
,

由于  $m \le -2$ , 所以  $m+1 \le -1$ . 先設 m 是 有 理数,于

是 $\frac{-1}{m+1}$ 可以写成 $\frac{r}{s}$ ,而 $r \leq s$ .

若 1+(m+1)  $t\leq 0$ ,那末就沒有什么可証明的了,因为  $(1+t)^{m+1}>0$  永远成立。若 1+(m+1) t>0,于是如同(1)中所证的那样,

$$[1+(m+1)t]^{\frac{r}{s}} \leq \frac{r[1+(m+1)t]+(s-r)}{s} = 1+\frac{r}{s}(m+1)t$$
$$=1-t,$$

但是

$$1 - t \leqslant \frac{1}{1 + t} -$$

显然成立,因之,

$$(1+(m+1)t)^{\frac{r}{s}} \leq \frac{1}{1+t}.$$

而这就是

$$1+(m+1)\ t\leqslant (\frac{1}{1+t})^{\frac{n}{r}}=(\frac{1}{1+t})^{-\lfloor m+1\rfloor}=(1+t)^{m+1},$$

这也就是(2)。因之,当 m 是有理數时証明了(2)成立。至 m 是无理数时,也可以同(1)那样証明(2)成立。

(3) 再証: 如果 
$$m \ge 0$$
 或 $m \le -2$ , 那宋当  $\frac{1}{|n+1|} > t \ge 0$  时, 
$$\frac{1}{1-(m+1)t} \ge (1+t)^{m+1} \ge 1+(m+1)t$$

成立,

(3)的右边的不等式就是(1)和(2),現在来 証 左 边的不等式。

設  $m \ge 0$ , 那末  $-m \le 0$ , 于是  $-m-2 \le -2$ , 記 m' = -m-2, 于是由(2),当  $1 \ge t \ge 0$  时,我們有

$$(1+t)^{m'+1} \ge 1 + (m'+1)t$$
,

这就是  $(1+t)^{-m-1} \ge 1 - (m+1)t$ ,

$$\frac{1}{(1+t)^{m+1}} \geqslant 1 - (m+1)t.$$

由于  $t < \frac{1}{m+1}$ , 所以 1 - (m+1)t > 0, 因之,就得到:

$$\frac{1}{1-(m+1)t} \ge (1+t)^{m+1},$$

这就是(3)的左边的不等式。 同样可以証明,当  $m \le -2$  时, (3)的左边的不等式也成立。

(4)当 $m \ge 0$ , 或 $m \le -2$ , 和 $\frac{1}{m+1} > t \ge 0$ 时,从(3)式中各域 1,再除以 t,就得到:

$$\frac{1}{t} \left( \frac{1}{1 - (m+1)t} - 1 \right) \ge \frac{(1+t)^{m+1} - 1}{t} \ge m+1,$$

而这就是

$$\frac{m+1}{1-(m+1)t} > \frac{(1+t)^{m-1}-1}{t} > m+1,$$

由于

$$\lim_{t\to 0} \frac{m+1}{1-(m+1)t} = m+1,$$

所以我們在上式取 6 趋于零时的极限, 左右二边 都 是 m+1, 因之得到

$$\lim_{t\to 0} \frac{(1+t)^{m+1}-1}{t} = m+1.$$

(5)当  $-2 \le m \le 0$  时,由于  $m+2 \ge 0$ ,所以由(3)得到, 当  $\frac{1}{m+3} > t \ge 0$  时,

$$\frac{1}{1-(m+3)t} \ge (1+t)^{m+3} \ge 1+(m+3)t$$

成立,上式各除以(1+4)3,就得到

$$\frac{1}{(1-(m+3)t)(1+t)^2} \gg (1+t)^{m+1} \geqslant \frac{1+(m+3)t}{(1+t)^2},$$

于是在上式中各減 1,再除以 4,得到

$$\frac{1}{t} \left( \frac{1}{(1-(m+3)t)(1+t)^2} - 1 \right) \ge \frac{(1+t)^{\frac{m+1}{t}-1}}{t}$$

$$\ge \frac{1}{t} \left( \frac{1+(m+3)t}{(1+t)^2} - 1 \right).$$

这就是

$$\frac{m+1+(2m+5)t+(m+3)t^2}{(1-(m+3)t)(1+t)^2} > \frac{(1+t)^{2t+1}-1}{t} > \frac{m+1-t}{(1+t)^2},$$

由于上式左右二边当 t 趋于零 时 的 极 限 都 是 m+1,立刻得到,当  $-2 \le m \le 0$  时,

$$\lim_{t\to 0}\frac{(1+t)^{m+1}-1}{t}=m+1.$$

总結起来,我們得到,

$$\lim_{t\to 0} \frac{(1+t)^{m+1}-1}{t} = m+1$$

永远成立.

因之,最后我們得到,当 $m \leftarrow -1$ , n 趋于无穷大时, S, 趋于 ABDC 的面积 S, 它等于

$$\frac{b^{m+1}-a^{n+1}}{m+1}.$$

作为上面說的結果的推論, 当 m < - 1 时,我們把 D 点沿OX 軸推向无穷(图 13),那末这一块 伸向无穷的(由阴影所示的)图形 的面积应該是存在的,并且等于

##+1\*

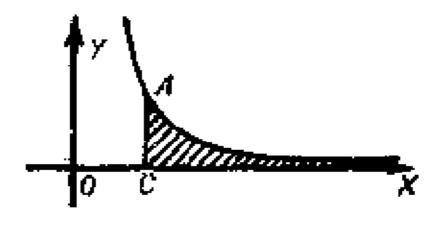
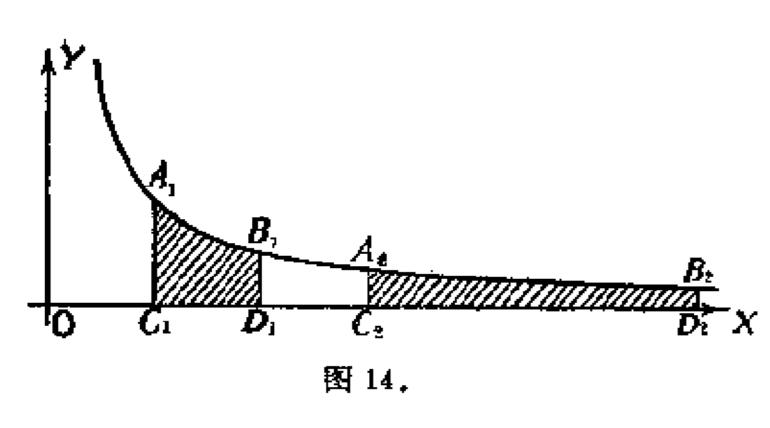


图 13.

### 六 自然对数

在上一节中, m=-1的情形是除外了的, 因为当 m=-1时, 即使使用上面說的分割方法, 仍旧不能得到什么結果。我



們現在来仔細 地研究一下当 加 = -1 时的 情形。

在这时候 曲綫是 $y=\frac{1}{x}$ , 图象如图14.

在 OX 軸上取二段機段  $C_1D_1$  和  $C_2D_2$ , 設  $OC_1$  的长是  $a_1,OD_1$  的长是  $b_1,OC_2$  的长是  $a_2,OD_2$  的长是  $b_2$ , 我 們 可以看到: 如果  $\frac{b_1}{a_1} = \frac{b_2}{a_2}$ , 那末  $A_1B_1D_1C_1$  的面积等于  $A_2B_2D_2C_2$  的面积.

事实上,我們把  $C_1D_1$ <sup>n</sup> 等分,跟以往一样,作一个由很多矩形拼凑起来的图形作为  $A_1B_1D_1C_1$  的近似图形,这个 近似图形的面积是

$$\frac{b_1 - a_1}{n} \left[ \frac{1}{a_1 + \frac{b_1 - a_1}{n}} + \frac{1}{a_1 + 2\frac{b_1 - a_1}{n}} + \dots + \frac{1}{a_1 + n\frac{b_1 - a_1}{n}} \right] \\
= \left( \frac{b_1}{a_1} - 1 \right) \left[ \frac{1}{n - 1} + \frac{b_1}{a_1} + \dots + \frac{1}{n - 2 + 2\frac{b_1}{a_1}} + \dots + \frac{1}{n \cdot \frac{b_1}{a_1}} \right].$$

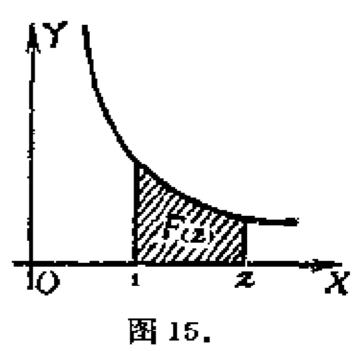
同样把  $C_2D_2n$  等分,限以往一样,作一个由很多个矩形 拼凑起来的图形作为  $A_2B_2D_2C_2$  的近似图形,显然 这个近似图形的面积是

$$\left(\frac{b_2}{a_2}-1\right)\left\{\frac{1}{n-1+\frac{b_2}{a_2}}+\frac{1}{n-2+2\frac{b_2}{a_2}}+\cdots+\frac{1}{n\frac{b_2}{a_2}}\right\}.$$

如果 $\frac{b_1}{a_1}=\frac{b_2}{a_2}$ ,那末显然这二个近似图形的面积是完全相同的。因之,作为它們所選 近的图形  $A_1B_1D_1O_1$ 和  $A_2B_2D_2O_2$ 的面

积当然也是相等的了。

我們把F(z)定义做从x=1到x=z由  $y=\frac{1}{x}$ 所盖的在OX 軸上的面积。如图15,由上面的結果,我們可以証明下列重要的事实。对于任意正数  $z_1$ 和  $z_2$ (就是  $z_1>0$ ,  $z_2>0$ ),



总有

$$F(z_1z_2) = F(z_1) + F(z_2).$$

証明分四步来进行.

(1) 者 21>1,22>1, 那末, 由于

$$\frac{z_1z_2}{z_2} = \frac{z_1}{1},$$

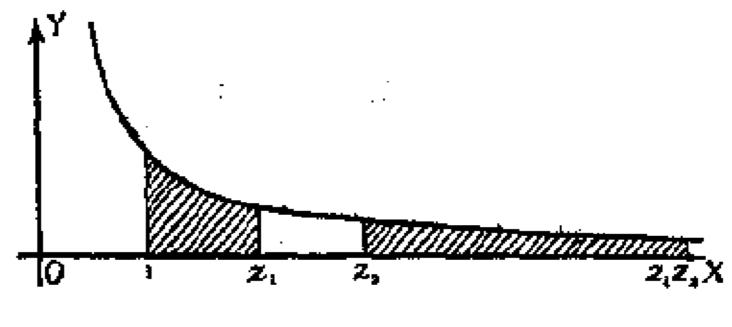


图 16.

可以得到:从x=1到 $x=z_1$ 的面积等于从 $x=z_2$ 到 $x=z_1z_2$ 的面积(图16)。而从 $x=z_2$ 到 $x=z_1z_2$ 的面积是

$$F(z_1z_2)-F(z_2).$$

所以

$$F(z_1) = F(z_1z_2) - F(z_2),$$

就是

$$F(z_1z_2) = F(z_1) + F(z_2).$$

(2) 若 
$$z_2 = \frac{1}{s_1}$$
,  $z_1 > 1$ , 那宋由于

$$\frac{z_1}{1} = \frac{1}{\frac{1}{z_1}},$$

所以从 $x=z_1$ 到x=1的面积等于从x=1到 $x=\frac{1}{z_1}$ 的面积,因之,得到

$$F(\frac{1}{z_1}) = -F(z_1).$$

(3)岩 $z_1 < 1$ ,  $z_2 < 1$ , 那末 $\frac{1}{z_1} > 1$ ,  $\frac{1}{z_2} > 1$ , 而由(2),我們有

 $F(\frac{1}{z_1}) = -F(z_1), F(\frac{1}{z_2}) = -F(z_2), F(\frac{1}{z_1z_2}) = -F(z_1z_2).$ 由(1),我們有

$$F(\frac{1}{z_1}) + F(\frac{1}{z_2}) = F(\frac{1}{z_1z_2})$$
,

乗以-1后,即得

$$F(z_1) + F(z_2) = F(z_1z_2)$$
.

(4)若  $z_1>1$ ,  $z_2<1$ , 因而 $\frac{1}{z_2}>1$ , 幷且設 $z_1>\frac{1}{z_2}$ , 那末  $z_1z_2>1$ , 于是由(1), 我們得到

$$F(z_1 z_2) + F(\frac{1}{z_2}) = F(z_1 z_2 \cdot \frac{1}{z_2}) = F(z_1)$$
.

但上式就是

$$F(z_1z_2) - F(z_2) = F(z_1)$$
.

当 2123<1 时的情形也可以同样証明,

到此为止,我們証明了(I),对于任意的  $2_1>0$ ,  $2_2>0$ ,我們有

$$F(z_1) + F(z_2) = F(z_1z_2)$$
.

有了这个結果,我們进一步来証明:对于任意实数α, z>0,我們有

$$F(z^{\alpha}) = \alpha F(z). \tag{1}$$

証明分五步来进行。

(1)由于

$$F(z_1) + F(z_2) = F(z_1z_2)$$
,

取  $z_1=z_2=z$ ,于是有

$$F(z^2) = 2F(z).$$

繼續应用上面的公式(I),就有

$$F(z^2) = F(z^2) + F(z) = 2F(z) + F(z) = 3F(z)$$
,

 $F(z^n) = F(z^{n-1}) + F(z) = (n-1)F(z) + F(z) = nF(z)$ 。 所以(II)对于  $\alpha$  是正整数时是正确的。

(2)設 k 是負整数, k = -n, 于是n(-k) = n/1、

$$F(z^k) = F(\frac{1}{z^n}),$$

而由以前証明的,我們有

$$F(\frac{1}{z^n}) = -F(z^n) = -nF(z) = kF(z).$$

所以( $\mathbf{I}$ )对于  $\alpha$  是整数时都是正确的。

(3)由于当 m 是整数时,

$$F(z_1^m) = mF(z_1)$$

成立,特別取  $z_1=z^{\frac{1}{m}}$ ,那末  $z=z_1^m$ ,于是得到

$$F(z) = F(z_1^m) = mF(z_1) = mF(z_1^n),$$

这就是

$$F(z^{\frac{1}{m}}) = \frac{1}{m}F(z).$$

(4) 若 m, n 是整数, 那末由(1), (2), (3), 我們有

$$F(z^{\frac{n}{m}}) = F((z^{\frac{1}{m}})^n) = nF(z^{\frac{1}{m}}) = \frac{n}{m}F(z).$$

所以(Ⅱ)对于α是有理数时都成立。

(5) 若 a 是无理数,我們一定能够找到二个有理数列

和 
$$\alpha_1$$
 ,  $\alpha_2$  , ...,  $\alpha_n$  , ... 和  $\alpha_1'$  ,  $\alpha_2'$  , ...,  $\alpha_n'$  , ... , 使得  $\alpha_n < \alpha < \alpha_n'$  ,  $\alpha_n < \alpha_n'$ 

成立.

这样的二个有理数列是一定能找到的,例如,我們取无理数  $\alpha$  的潮近分数  $\frac{p_n}{q_n}$ ,于是我們知道  $\frac{p_{2n}}{q_{2n}}$   $< \alpha$ ,并且是一个递增数列,而以  $\alpha$  作为极限, $\frac{p_{2n+1}}{q_{2n+1}} > \alpha$ ,并且是一个递减数列,而以  $\alpha$  作为极限,我們取  $\alpha_n = \frac{p_{2n}}{q_{2n}}$ , $\alpha_n' = \frac{p_{2n+1}}{q_{2n+1}}$ ,就可以了①。

若 z>1,那末从 F(z) 的定义立刻得到

$$F(z^{\alpha_n}) < F(z^{\alpha}) < F(z^{\alpha_{n'}})$$
,

由(4),这就是

$$a_n F'(z) < F(z^2) < a_n' F(z)$$
,所以  $a_n < \frac{F(z^\alpha)}{F(z)} < a_n'$ 。   
二边取极限,就得到  $\frac{F(z^\alpha)}{F(z)} = a$ ,   
这就是  $F(z^\alpha) = \alpha F(z)$ .

同样可以証明 2≤1 的情形。

这样就完全証明了(Ⅱ)。

有了性質( $\Pi$ ),我們就可以得出:函數 F(z) 是以某个常

① 关于渐近分数和有理数列的极限,参看这一变丛香中华罗庚。《从租冲之的圆周率跌起》,第一三和一四节。

数 c 作底的对数函数.

可以証明如下: 由于

$$z = c \log_c z$$
.

所以

$$F(z) = F(c \log c z).$$

由(Ⅱ),我們知道,这式的右边等于

$$\log_o z \cdot F(c)$$
.

我們特別选取 c, 使 F(c) = 1, 就 是 說 从  $\alpha = 1$  到  $\alpha = c$  的面积 是 1, 这是一定能办得到的。于是我們有

$$F(z) = \log_c z.$$

以下我們将要說明,这个 o 是一个极其重要的常數, 幹指 出求出 c 的数值的途径来,

我們来考察图 17。在图 17中AEO和FBD都是垂直于OX 軸的,而AF, EB 是平行于OX 軸的。 其中OC 的长是 1, OD 的长是  $\frac{1}{n}$ . 于是从图形可以看出,曲綫 AB 在 OX

軸上所盖的面积 ABDOE 是

$$\log_o\left(1+\frac{1}{n}\right),$$

它是小于矩形 AFDO 的面积

$$\frac{1}{n}\cdot\frac{1}{1}=\frac{1}{n},$$

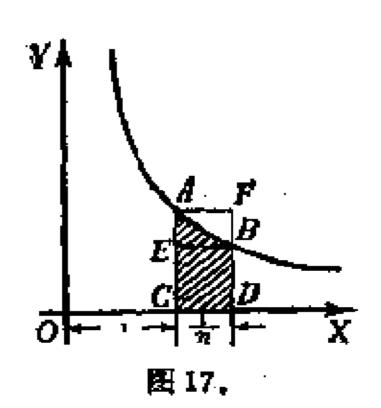
而大于矩形 EBDC 的面积

$$\frac{1}{n} \cdot \frac{1}{1+\frac{1}{n}} = \frac{1}{n+1}$$

所以我們有

$$\frac{1}{n} > \log_{\sigma} (1 + \frac{1}{n}) > -\frac{1}{n+1}$$
.

从左边的不等式,得到



$$1 \ge n \log_e (1 + \frac{1}{n}) = \log_e (1 + \frac{1}{n})^n$$

而从右边的不等式,得到

$$(n+1)\log_c(1+\frac{1}{n}) = \log_c(1+\frac{1}{n})^{n+1} > 1,$$

而这就是  $\log_{\sigma}(1+\frac{1}{n})^{n+1} > 1 > \log_{\sigma}(1+\frac{1}{n})^{n}$ .

让 n→∞,我们知道,可以并不困难地证明①:

$$(1+\frac{1}{n})^n$$

是递增数列,而

$$(1+\frac{1}{n})^{n+1}$$

是递减数列,并且都以 e 作为极限, 就是说

$$\lim_{n \to \infty} (1 + \frac{1}{n})^n = \lim_{n \to \infty} (1 + \frac{1}{n})^{n+1} = e$$

所以我们知道 c 就是 e. 大家知道, e 是一个无理数, 并且是超越数, 它等于

 $2.718281828459045\cdots$ 

总结起来,曲线  $y=\frac{1}{x}$ 在 OX 轴上 所盖的面积,从 x=1 到 x=z 的是

$$\log_{e} \frac{b}{a}$$

 $\log_s z$ .

但 a>0, b>0.

我们把 e 作底的对数叫自然对数, 在高等数学中所说的对数, 一般都是指自然对数, 自然对数在高等数学中有它的特殊的重要性.

① 关于 $(1-1-\frac{1}{n})^n$ 和 $(1+\frac{1}{n})^{n+1}$ 的极限的证明,一般数学分析的书里都有.

# 七 面积原理

我們利用以前所获得的結果,繼續应用分割的思想,可以 进一步获得很多有趣的結果,这些結果如果用別的方法,来研 究,有时会國到不是十分容易的。

从第五节的結果,我們知道,当m = -1时, $y = x^m$ 所描繪的曲綫,在OX軸上从x = a到x = b所盖的面积是

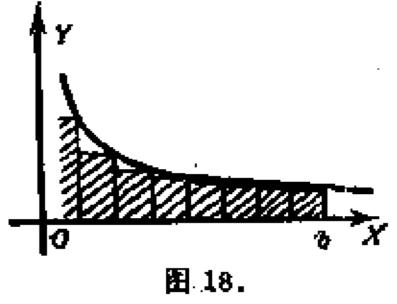
$$\frac{b^{m+1}-a^{m+1}}{m+1}.$$

(1)先来考虑 m>-1 的情形,由于 m>-1,所以由函数  $y=x^m$  所描繪的曲幾在 OX 軸上  $\ \cite{Y}$ 

从x=0到x=b所 盖的面积应該是存在的(見图 18,所画的是 -1 < m < 0的

情形), 丼且等于。

$$\frac{b^{m+1}}{m+1}$$
.



从 0 到 6 进行 n 等分, 于是每段的长是 n 限 以 前 一样,作由 n 个矩形拼凑起来的、跟原来图形相近似的图形, 这个近似图形的面积是

$$S_n = \frac{b}{n} \left[ \left( \frac{b}{n} \right)^m + \left( \frac{2b}{n} \right)^m + \dots + \left( \frac{nb}{n} \right)^m \right]$$
$$= \frac{b^{m+1}}{n^{m+1}} \left[ 1^m + 2^m + \dots + n^m \right].$$

 $S_n$  比原图形的面积  $S_n$  小(这是指当  $-1 < m \le 0$  时的情形,当 m > 0 的时候,  $S_n$  是

$$\frac{b^{m+1}}{n^{m+1}} \left[ 1^m + 2^m + \dots + (n-1)^m \right],$$

以后討論我們都只对当 $-1 < m \le 0$ 的时候来进行,对于m > 0

的情形,可以完全相仿的获得,不再一一交代)。 而且n越大,就跟S越接近。由于 $S = \frac{b^{m+1}}{m+1}$ ,所以

$$\lim_{n\to\infty}\frac{1^m+2^m+\cdots+n^m}{n^{m+1}}=\frac{1}{m+1},$$

这个結果是很有意义的,它告訴我們,当n很大的时候,

$$1^m + 2^m + \dots + n^m$$

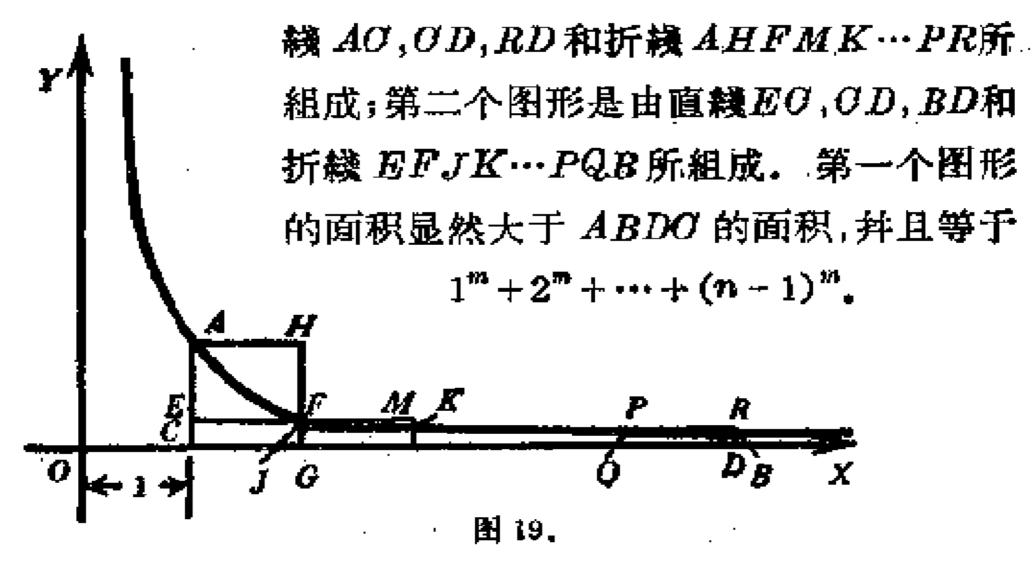
的值跟 $\frac{n^{m+1}}{m+1}$ 差不多.

即使 m 是正整数的时候,要具体写出

$$1^m + 2^m + \dots + n^m$$

(m>-1)的植都不太容易。 更不必說当 m 不是正整数的情形了。

(2)再来考虑 m < -1 的情形, 能 m = -l, 于是 l > 1. 考察图 19. 其中 AB 表示函数  $y = x^m$  所描繪的曲 綫, OC 的长是 1, OD 的长是 n, 把 OD n - 1 等分, 这样每段的长是 1. 于是眼以前一样分别作矩形 OEFG 和 OAHG 等等. 这样一来图形 ABDC 可以由以下二个图形来近似,第一个图形是由直



第二个图形的面积显然小于 ABDO 的面积, 并且等于

$$2^m+3^m+\cdots+n^m.$$

而由第五节的結果,我們知道,图形 ABDO 的面积等于

$$\frac{n^{m+1}-1}{m+1}$$

于是我們有

$$2^{m} + \cdots + n^{m} < \frac{n^{m+1}-1}{m+1} < 1^{m} + \cdots + (n-1)^{m}$$

由于m=-l,所以上式就是

$$\frac{1}{2^{i}} + \cdots + \frac{1}{n^{i}} < \frac{1 - \frac{1}{n^{i-1}}}{i-1} < \frac{1}{1^{i}} + \cdots + \frac{1}{(n-1)^{i}}.$$

这就是

$$\frac{1-\frac{1}{n^{l-1}}}{l-1}<1+\frac{1}{2^{l}}+\cdots+\frac{1}{(n-1)^{l}}<1+\frac{1-\frac{1}{n^{l-1}}}{l-1}-\frac{1}{n^{l}}.$$

酸  $n\to\infty$ ,由于 l>1,

$$\lim_{n \to \infty} \frac{1 - \frac{1}{n^{l-1}}}{l-1} = \frac{1}{l-1},$$

$$\lim_{n \to \infty} 1 + \frac{1 - \frac{1}{n^{l-1}}}{l-1} - \frac{1}{n^{l}} = 1 + \frac{1}{l-1} = \frac{l}{l-1},$$

所以得到

$$1 + \frac{1}{2^i} + \cdots + \frac{1}{n^i} + \cdots$$

的值介于 $\frac{1}{l-1}$ 和 $\frac{l}{l-1}$ 之間.

这个結果也是很有意义的。因为即使在 <sup>1</sup> 是整数的情况下,要求出

$$1+\frac{1}{2^l}+\cdots+\frac{1}{n^l}+\cdots$$

的值也是很不容易的事,甚至在最简单的情形 l=2时,要求出这个值来也很费事。在华罗庚教授所写的《从楊輝王角談

起》这本書的最后一书中, 就指出, 求級数

$$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \cdots$$

的值是并不简单的。他在这本書中建議了一个极好的近似計 算方法。

所以我們能够依靠分割的办法,估計出級数

$$1 + \frac{1}{2^i} + \cdots + \frac{1}{n!} + \cdots$$

的值在 $\frac{1}{l-1}$ 和 $\frac{1}{l-1}$ 之間是应該認为很有意义的。为了酸讀者进一步了解它的意义,我們在附录中,用了一定的篇幅来証明

$$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \cdots + \frac{1}{n^2} + \cdots = \frac{n^2}{6}$$
.

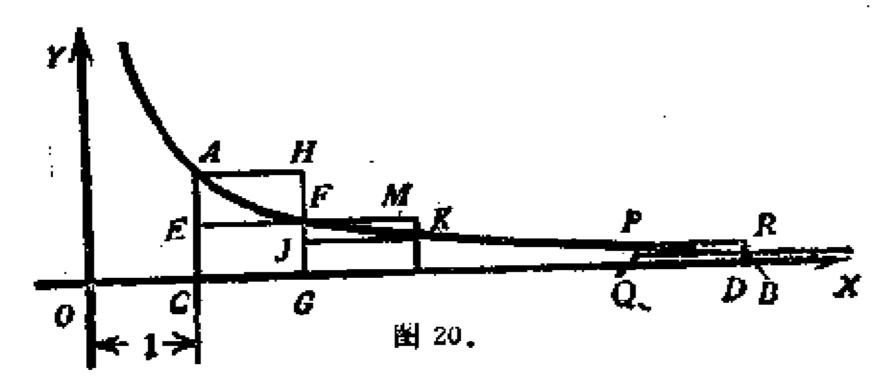
(3)最后我們来考虑 m=-1 的情形。 我們 来考 察图 20. 也是和 m<-1 的情形一样, OO 的长是 1, OD 的长是 n, 把 OD n-1 等分,这样每段的长是 1. 而由第六节結果知道, ABDO 的面积是  $log_n$  。 跟图 19 一样,分别作 n-1 个矩形, 于是跟 m<-1 的情形一样,我們可以有

$$\frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} < \log_{4} n < 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n-1}$$

骲

$$\gamma_n = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \cdots + \frac{1}{n-1} - \log_e n$$
.

于是从上式右边不等式,得出 7,20,从左边不等式,得出



 $\gamma_n < 1 - \frac{1}{n}$ ,所以  $\gamma_n$  必須滿足

$$0 < \gamma_n < 1 - \frac{1}{n}$$

由图 20 可以看出, $\gamma_n$  是递增的,并且是有界的,所以当 n 趋于无穷时, $\gamma_n$  的极限是存在的,記版  $\gamma$ ,就是

$$\gamma = \lim_{n \to \infty} \gamma_n.$$

γ叫做欧拉(Euler)常数,它等于

7 这个数也是一个极其重要的常数.

由这些結果,我們知道,当 n 很大时,

$$1 + \frac{1}{2} + \cdots + \frac{1}{n-1}$$

和  $\log_{e} n + \gamma$  的植差不多.

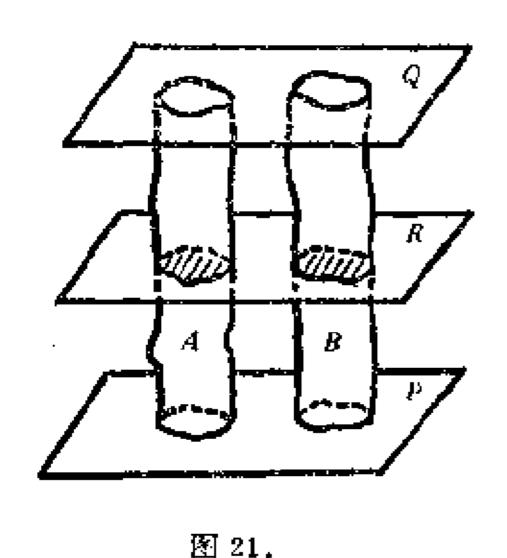
以上所用的方法,叫做面积原理,当然它的最根本的想法还是通过分割,作出近似图形,从而导出一系列的结果来。

### 八 祖暅原理

在公元五百年初, 祖冲之的儿子祖暅, 发揮了刘徽割圆的思想, 提出了**租暄原理**, 这个原理成为計算面积和体积的有力工具。原理可以陈述如下。

設两个物体夹于平行平面P和Q之間。若以任意一个平行于P和Q的平面R跟它們相截,截出来的二块面积总是相等,那未两物体的体积相等(图21)。

我們还是应用分割的思想来証明这个原理。 用n-1个等距离的平行于 P 和 Q 的平面, 把物体 A 和 物体 B 分別切成



等高的n片、对于其中的每一片, 我們用柱体来 近似它,这个柱体 以每片的高做高,以二个底中的 上底做底。由于用任意一个平行 于 P 和 Q 的平面跟 A, B 相截 出的面积是相同的,因之,物体A, B 分别切成 n 片之后, 跟 物体 A 的第 k 片相近似的柱体的体积和 跟物体 B 的第 k 片相近似的柱体

的体积是相等的。这是因为这二个柱体具有相同的高和相等的底面积的缘故。这样由n个柱体組成的物体跟物体 A 相近似,而另一个由n个柱体組成的物体跟物体 B 相近似,而且这种分割的方法,也是"割之弥細,所失弥少,割之又割,以至于不可割,則与物体 A, B 相合体而无所失矣"。 而当分割的片数趋于无穷,每片的厚度趋于零时,这二个近似物体的体积分别趋于物体 A, B 的体积,但是由以前的論証,这二个近似物体的体积分份的体积是相等的,所以物体 A 和 B 的体积是相等的。

不难把祖暅原理推广,可以証明,若二物体用平行的平面 截出来的图形的面积总是成一定的比,那末这二物体的体积 的比也等于这一个比值。

对于面积也可以建立类似的定理.

設二个平面图形 I 和 II 夹在二条 平 行 直 縫 p 和 q 之間, 若以任意一条平行于 p 和 q 的 直綫 r 跟宅們相截,截 出 来 的 二个綫段的长总是相等,那末这二个图形的面积相等。 若截 出来的二个綫段的长成一定的比点,那未图形 I 的面积和 II 的面积的比也等于 A.

以上这些結果的証明請讀者自己补出來。

以下我們就利用祖暅原理,来計算橢圓的面积 和 旋 轉橢 **圓体的体积**。

什么叫做橢圓?橢圓可以定义做压縮了的圓。考慮一个半径是 $\alpha$ 的圓。設圓心在坐标原点O上,把圓上每一点M'的 縱坐标KM'按照一定的比数q(<1)縮短,得到一点M,就 是說

$$KM:KM'=q$$
,

这样把圆  $AB'A_1B'_1$  压缩成另一个图形  $ABA_1B_1$ (图 22)。由

于圆的面积是3723,而

 $MM_1:M'M'_1=q$ .

所以由祖随原理,橢圓  $ABA_1B_1$ 的面积是  $Qwa^2$ 。 記 Qu=b,那是  $ABA_1B_1$ 的面积 OB和  $BA_1$  的 不  $BA_2$  的 不  $BA_3$  的 不  $BA_3$  的  $ABA_3$   $ABA_3$  ABA

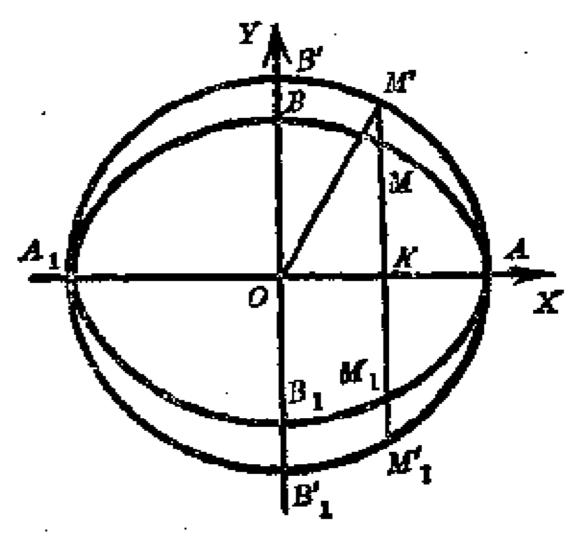
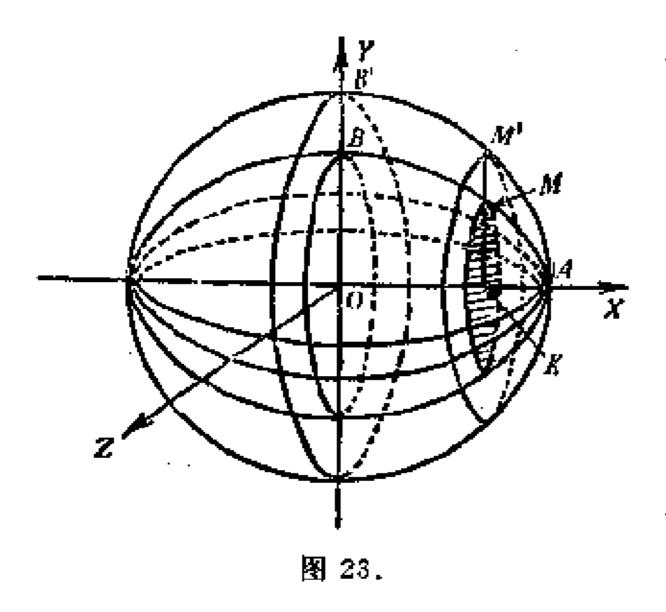


图 22.

这是因为,設 M 点的坐标是 (x,y), 考虑 OM' 的长, 一方面是a, 一方面是 $\sqrt{oK^2+KM'^2}$ . 但

$$\overline{OK}^{1} = x^{2}, K\overline{M'}^{2} = (\frac{y}{q})^{2},$$



所以

$$a^2 = x^2 + \frac{y^2}{q^2},$$

但  $q=\frac{b}{a}$ ,代入,就得到上面这个方程。

以 O X 輔 版 輔 , 把 橢圓旋轉成旋轉橢圓体 (图23)。于是圓相应地 旋轉成球, 垂直于 O X 輔作平面, 切球得到一

个園,切橢圓体也得到一个圓,这二个圓的半径的比是KM:KM'=q,所以二个圓面积的比是 $q^2$ . 而球的体积是 $\frac{4}{3}\pi a^3$ . 所以根据祖暅原理,旋轉橢圓体的体积是

$$\frac{4}{3}\pi x^3q^2 = \frac{4}{3}\pi ab^2$$
.

# 九 面积的近似計算

以上介紹了一些求面积或体积的方法,只是对一部分比较简单而有規則的图形有效。应該說,对于大部分图形来說,不論分割的办法怎么巧妙,它們的面积或体积的确切数值是求不出来的,即使应用高等数学的工具也是这样。因之,我們要想办法求出它的近似值来。 而在实际应用的时候,我們能够求得一定精确程度的近似值,也就足够了。

怎样来求得图形的面积或体积的近似值呢?这有很多办法,而且目前还在不断創造新的办法。 这一节只介紹几种最

簡单的求面积的近似值的办法。 可以看出,这些办法的想法还是 从对徽割圆的思想演化出来的.

(1)矩形公式 如果巳知一 根曲綫 y=f(x),  $a \le x \le b$ . 要求 它和 OX 軸之間的面积(图 24). 把 ab n 等分, 設分点 是

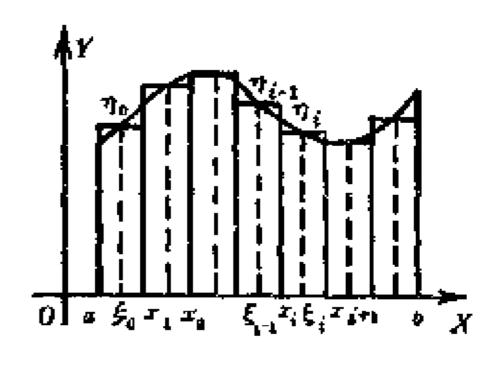


图 24.

$$(a=)x_0,x_1,\cdots,x_n(=b).$$

設  $x_i$  和  $x_{i+1}$  之間的中点是  $\xi_i$ ,从  $\xi_i$  作垂直于 OX 軸的直綫, 安曲綫 y=f(x) 于 $\eta_i$ ,过  $\eta_i$  作平行于 OX 軸的直 綫,于是我 們得到 n 个矩形,第 s 个矩形的面积是

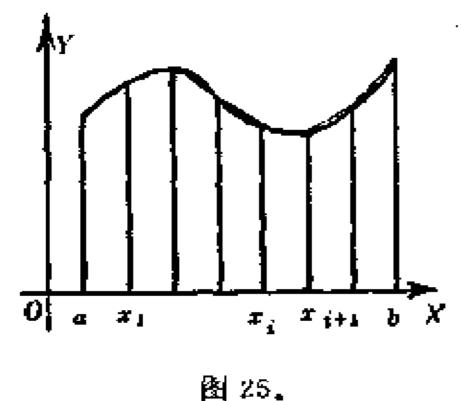
$$\frac{b-a}{n}f(\xi_{i-1}).$$

于是作为要求的面积的近似值——由 n 个矩形所組成的图形的值——是

$$\frac{b-a}{n} [f(\xi_0) + f(\xi_1) + \cdots + f(\xi_{n-1})].$$

当然 n 越大, 所求得的近似值越精确.

(2)梯形公式 在上一問題中,我們可以用梯形来代替



相邻的点二二相联,于是得到n个梯形(图 25),其中第6个梯形的面积是

 $\frac{1}{x_0} \cdot \frac{b+a}{2a} (f(x_{i-1}) + f(x_i)).$ 

 $(a=)x_0,x_1,\cdots,x_n(=b)$ 

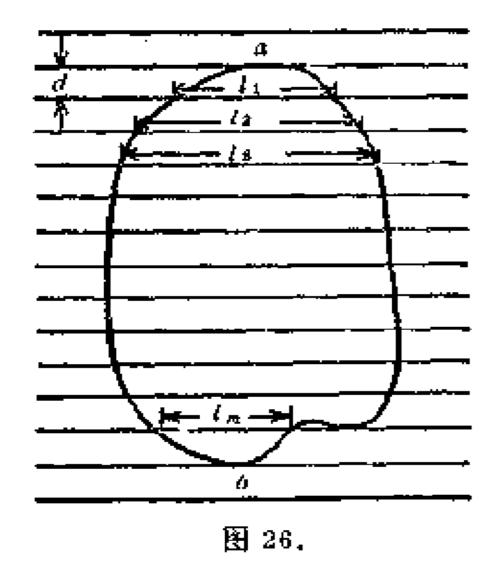
作垂直綫, 交曲 綫 于 n+1 个点, 把

 $\pm f(x_1)j_*$ 

于是,如果我們把这 n 个梯形面积的和作为要 求的面积的近似值的話,那末它等于

$$\frac{b-a}{n} \left[ \frac{f(x_0)+f(x_n)}{2} + f(x_1) + \cdots + f(x_{n-1}) \right].$$

如果在实际应用时,我們只知道曲綫的形状而不知道曲



緩的方程,那末我們可以事先准 备一张印有等距离品的平行綫的 透明紙,把紙蒙在图紙上,使透明 紙的某二条綫切于要求面积的图 形的边界(图 26),这一批平行綫 被图形所截取的长度是

$$l_1, l_2, \cdots, l_m$$

于是我們把

$$d(l_1+l_2+\cdots+l_m)$$

作为这个图形的近似面积,这是因为曲綫所围的图形被加根 平行綫划分成 m+1条。其中第一条的面积我們用三角形的 面积

$$\frac{1}{2}d l$$

来近似它,最后一条的面积我們用三角形的面积

$$\frac{1}{2}dl_m$$

来近似它,其他的每一条用梯形的面积

$$\frac{1}{2}d(l_i+l_{i+1})$$

来近似它,把这些一齐加起来,就得到了由曲线所围的图形的近似面积,是:

$$d(l_1+l_2+\cdots+l_m).$$

当然,d越小,所得的近似面积越精确.

#### (3)辛卜生公式 如果我們用

$$\frac{b-c}{6n} \{ [f(a) + f(b)] + 2[f(x_1) + f(x_2) + \dots + f(x_{n-1})] + 4[f(\xi_0) + \dots + f(\xi_{n-1})] \}$$

来作为图形 24 中曲綫和 OX 軸之間的面积的近似值,那末可以得到比前二种方法更精确的結果。 这个公式 叫做 辛卜生(Simpson)公式。

設从ab之間的分点 $x_i$ 作OX軸的垂直幾,交曲幾于 $p_i$ ,作以整直方向做輔、过 $p_i$ , $p_i$ , $p_{i+1}$ 三点的抛物綫(图27)。由这抛物綫和 $p_i$  $x_i$ , $p_{i+1}$  $x_{i+1}$ , $x_i$  $x_{i+1}$ 所围成的图形的面积是

图 27.

$$\frac{b-a}{6n}[f(x_i)+4f(\xi_i)+f(x_{i+1})].$$

以这个面积作为由曲线  $p_i p_{i+1}$  和直线  $p_i x_i, p_{i+1} x_{i+1}, x_i x_{i+1}$  所围成的图形的面积的近似值,然后把这些面积一齐 加起来就得到辛卜生公式。

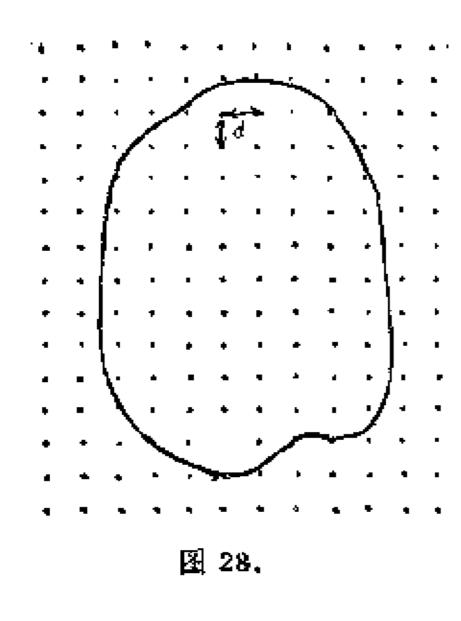
这里我們只說明辛卜生公式,而幷未予以証明。

同样的,在图 26 中,我們可以用

$$\frac{1}{3}(l_{i-1}+4l_i+l_{i+1})d$$

来代表第 6 条和第 6 + 1 条加在一起的近似面积,然后加起来,可以求得整块近似面积。

(4)方格法 已給一条閉曲綫(图28),用一张方格紙,方格的边长是d,放在曲綫所围的图形上,把格子点落在图形内



的个数乘上<sup>d2</sup>,就可以作为面积的近似值。

当然求面积的近似值的方法 是很多的,这里不再一一介紹了, 有兴趣的讀者可以参看普通的微 积分的書籍,如果希望了解进一 步的理論,可以参看华罗庚、王元 合著的《积分的近似計算》<sup>①</sup>以及 这一套丛書中閱嗣鶴所著的《格 点和面积》等优秀著作。

# 一〇 体积的近似計算

这一节,我們要介紹几种求体积的近似值的方法。 要求体积的近似值的問題是很多的,如求水庫容积,估算矿廠儲量等。这里介紹的几种方法,都沒有給出物体的方程,而是通过直接計算得来的。

(1) **簡易方法** 例如我們要計算某一水庫的容积. 一共測得水庫 n 个点的深度  $h_1, h_2, \dots, h_n$ . 又測得水庫的水平面的面积 B. 那末它的容积 V 可以 B 乘以平均高度来 計算,就是

$$V = B \frac{h_1 + h_2 + \cdots + h_n}{n}.$$

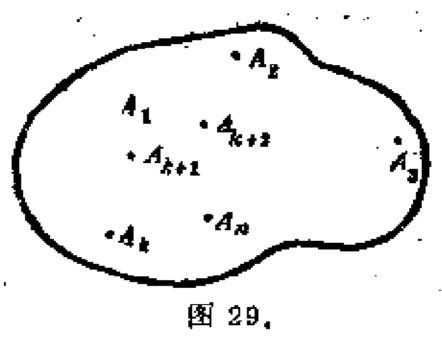
有时,我們可以对上面这个公式作适当修正,例如我們一共測

① 《积分的近似計算》,华罗庚、王元合著,科学出版社出版。

得 n 个点的深度(图 29),其中 k 个点位于水庫边上,設它們的深 度是

$$h_1, h_2, \cdots, h_k,$$

#### 那末我們用



$$V = B \frac{\frac{1}{2} (h_1 + h_2 + \dots + h_k) + h_{k+1} + h_{k+2} + \dots + h_n}{\frac{1}{2} k + n - k}$$

$$= B \frac{\frac{h_1 + h_2 + \dots + h_k + 2(h_{k+1} + h_{k+2} + \dots + h_n)}{2n - k}$$

#### 来計算容积.

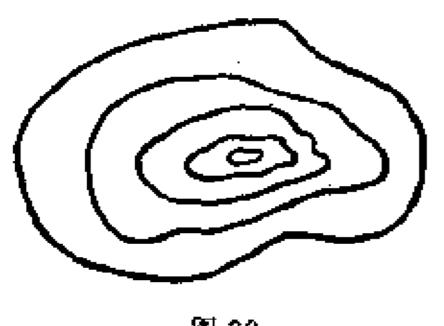
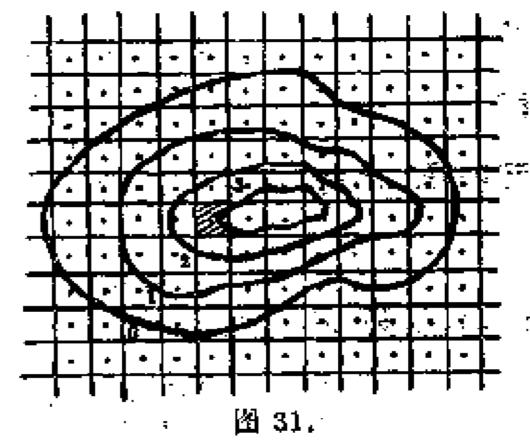


图 30.

在等高綫图上,打上边 长是d的方格,利用等高綫 图估計一个每个方格中 图 31 中有明 影的一格的深度是2.8,那 末水庫的容积1/可以用所有 落在等高綫图中的方格的中

(2)方格法 假如沒有修水 庫前,我們有了一幅画有等高機 的地形图,高程差是 h,地图上的 一圈,实际上便是一定高程的水



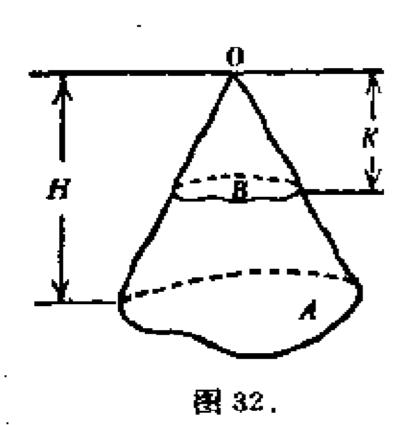


点的深度的和乘以 & 来計算,即

$$V = (h_1 + h_2 + \dots + h_m)d^2.$$

这里 $h_1,h_2,\cdots,h_n$ 是落在等高綫图中各方格的中点的深度。

(3) 裁雖公式 設有一高是 H,底面积是 A 的錐体,那末,錐体的体积是



 $\frac{1}{3}HA$ .

平行于底跟頂点距离是K作一平面, 橫截錐体,得到面积B(图 32),那末

$$K: H = \sqrt{B}: \sqrt{A}.$$

关于这二件事我們不在这里証明了.

用这个做基础,如果 A,B 之間的 距离是 h,即

H-K=h,

那末,由 B 和 A 所隔成的截錐(圓台)的体积是

$$\frac{h}{3}(A+B+\sqrt{AB}).$$

$$H=K+h.$$

这是因为

 $K:K+h=\sqrt{B}:\sqrt{A}$ ,

所以

$$K\sqrt{A}=(K-h)\sqrt{B}$$
,

郋

$$K = \frac{\hbar\sqrt{B}}{\sqrt{A} - \sqrt{B}}.$$

而以 K 做高, B 做底的维体的体积是

$$\frac{1}{3} \frac{h\sqrt{B}}{\sqrt{A} - \sqrt{B}} \cdot B,$$

以 H 做高, A 做底的錐体的体积是

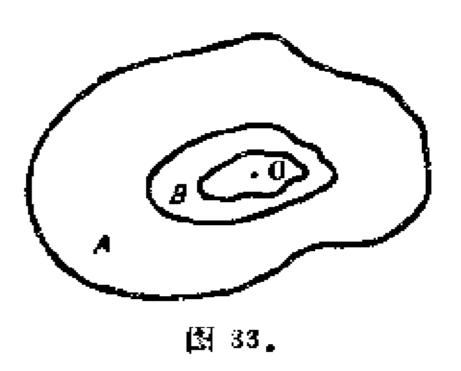
$$\frac{1}{3}\left(\frac{h\sqrt{B}}{\sqrt{A}-\sqrt{B}}+h\right)\cdot A=\frac{h}{3}\frac{A\sqrt{A}}{\sqrt{A}-\sqrt{B}},$$

于是二者的差是

$$\frac{h}{3}\frac{(A\sqrt{A}-B\sqrt{B})}{\sqrt{A}-\sqrt{B}} = \frac{h}{3}(A+B+\sqrt{AB}).$$

利用这个公式,我們来估計水庫在相邻二等高緩所表示

的水位之間的容积,以 A, B 各表示上,下二等高綫所包围的截面,它們的面积也記作 A, B(图 33),二截面之間的高度差是 h, 于是我們把由 A, B所包的容积近似地看作一个截缝(圆台)的容积, 那末根据上面那个公式,这应該等于

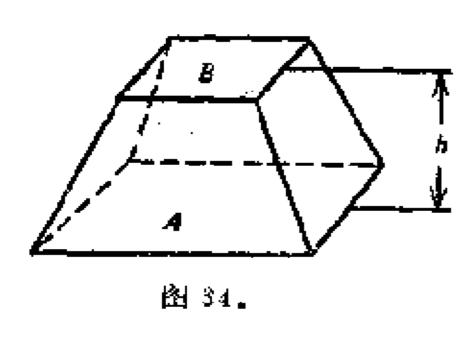


 $\frac{h}{3}(A+B+\sqrt{AB})$ .

把算出来的容积一片一片地相加起来,就得到水库的容积的近似值。 設水庫的等高綫图的 n+1 条等高綫所围成的 截面依次是  $S_0, S_1, \dots, S_n$ , 其中  $S_n$ 就是制高点 O, 它們的面积也分別是  $S_0, S_1, \dots, S_n$ , 那末水庫的容积的近似值是:

$$V_{1} = h \left[ \frac{S_{3} + S_{n}}{3} + \frac{2}{3} (S_{1} + S_{2} + \cdots + S_{n-1}) + \frac{1}{3} (\sqrt{S_{1}} \overline{S_{2}} + \cdots + \sqrt{S_{n-1}} S_{n}) \right],$$

这个公式叫做截錐公式。



(4)梯形公式 設有一梯形 (稜台)高是 h, 上底的面积是 B, 下底的面积是 A (图 34),那末这 样的梯形(稜台)的近似体积是  $\frac{h}{2}(A+B)$ .

利用这个公式我們来估計水庫在相邻二等高綫所表示的 水位之間的容积. 如图 33,以A,B 各表示上,下二等高綫所 包围的截面,它們之間的高度差是h,于是我們把由A,B所 包的容积近似地看作一个梯形(稜台)的容积,那末根据上面 那个公式,这应該等于

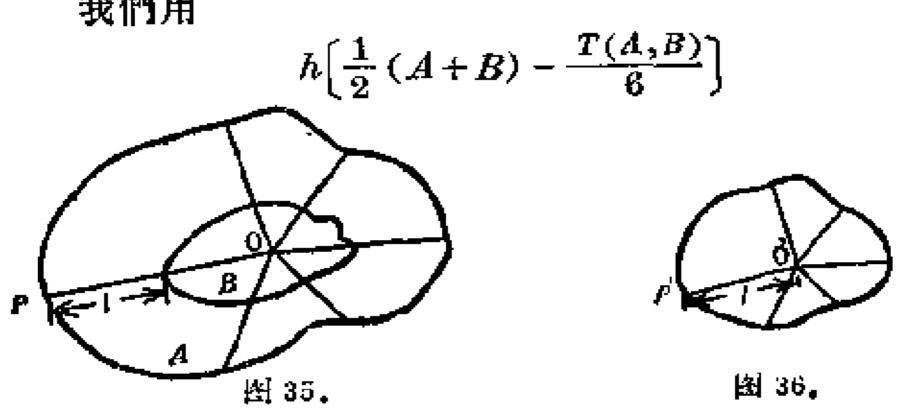
$$\frac{\hbar}{2}(A+B)$$
.

把算出来的容积一片一片地相加起来,就得到水庫容积的近 似值。 設水庫的等高綫图的 n+1 条等高綫所围成的截面依 次是  $S_0, S_1, \dots, S_n$ , 其中  $S_n$  就是制高 点 O, 它們的 面 积 也 分 別是  $S_0, S_1, \dots, S_n$ , 那末水庫容积的近似值是:

$$V_2 = h\left(\frac{S_0 + S_n}{2} + S_1 + S_2 + \cdots + S_{n-1}\right)$$
.

(5)柏烏曼公式 如图 35,0 是制 商点,A,B 是上下二 等高綫所包围的截面。 从制高点 O 出发,作放射綫 OP,这射 幾在等高幾图上A,B之間的长度是l。另作一图(图 36),取 一点O',和OP 同方向,作O'P',取O'P'=l,当P沿A的周界 走一圈时,P' 也得一图形,这图形的面积記作 T (A,B),叫做 柏鳥曼(Бауман)改正数。

#### 我們用



来替代(4)中的梯形(稜台)的体积,从而得到水庫容积的另一个近似值。

$$V = h \left\{ \left( \frac{S_0 + S_n}{2} + S_1 + \dots + S_{n-1} \right) - \frac{1}{6} \left\{ T \left( S_0, S_1 \right) + \dots + T \left( S_{n-1}, S_n \right) \right\} \right\},$$

这个公式叫做柏鳥曼公式,

截錐公式,梯形公式和柏鳥曼公式之間,有以下的关系:  $V \leq V_1 \leq V_2$ .

当而且只当物体是截錐,这个鍵体的頂点到底面 A 的垂直緩通过制高点 O 时, $V=V_1$ ,当而且只当上下二底的面积相等,即 A=B 时, $V_1=V_2$ 。

这里我們不再給上面这些結果作出証明了,一般說来,柏 島曼公式比其他二个公式更精确些。

关于这方面的进一步的結果,請讀者参看华罗庚、王元合 著的《积分的近似計算》一書。

#### **——** 結 東 語

这是一本通俗小册子,因之,很多地方丼沒有給出严格的数学証明,而只是依靠图形来直观地說明問題,例如,書中多次提到的"割之弥細,所失弥少,割之又割,以至于不可割,則与…相合体而无所失矣",在这本小册子中,只依靠图形的直观,在将来高等数学中要給予严格的証明. 又如我們分割的办法可以作一个近似图形比原来的图形小,也可以比原来的图形大,可以用这种办法来分割,也可以用那种办法来分割。怎样知道这些方法所得到的結果是一样的呢?这里也并沒有。

給予严格的数学証明而只是依靠直观。 此外,如什么叫做物体的体积和图形的面积,在将来都应該严格的定义。 在这本小册子中所应用的极限过程,也没有作严格的証明。 至于最后二节的内容,其中更有很多沒有 証 明的地方,例如,怎样知道在这二节中举出的这些公式是近似公式? 怎样来定出这些近似公式的误差程度? 等等。

我們之所以这样做,只是希望通过这本小册子中所举出的一些最簡单的例子,来突出刘徽割圆的思想所給予我們的启发。 这个思想实質上孕育着近代积分学的最基本的、最朴素的思想,而这是由萊布尼茲 (Leibniz,1646-1716) 和牛頓 (Newton,1642-1727)所总結出来的。

在这本小册子中,我們只是应用刘徽割圓的思想討論了一些面积和体积的問題。 事实上,这种想法不仅可以用来討論面积和体积的問題,而且还可以用来处理很多別的問題,例如在中学里我們学过的力学中的功,压力,距离等等以及其他的一些物理量,都可以应用这个思想来求得一些問題的答案。

当然我們不去把属于积分学范畴的一些結果在这里叙述,可是我希望讚者通过这本小册子,也許对将来学习高等数学有所裨益。

#### 附录

$$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \dots + \frac{1}{n^2} + \dots = \frac{\pi^2}{6}$$
的証明

在这个附录中,我們来証明

$$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \cdots + \frac{1}{n^2} + \cdots = \frac{\pi^2}{6}.$$

証明分几步。

首先我們可以利用数学归納法来証明棣美弗(De Moivre) 公式:

$$(\cos a + i \sin a)^k = \cos ka + i \sin ka$$

这里  $\ell$  是正整数  $i = \sqrt{-1}$  。这个証明在这里就不講了。

把棣美弗公式展开,取它的虚数部分,就得:

$$\sin k\alpha = k\sin \alpha \cos^{k-1}\alpha - \frac{k(k-1)(k-2)}{6}\sin^3\alpha \cos^{k-3}\alpha + \cdots$$

而这就是

$$\sin k\alpha = \sin^k \alpha \ (k \cot g^{k-1}\alpha - \frac{k(k-1)(k-2)}{6} \cot g^{k-3}\alpha + \cdots).$$

特別取 k=2n+1 和 a 等于

$$\frac{x}{2n+1}$$
,  $\frac{2x}{2n+1}$ ,  $\frac{nx}{2n+1}$ ,

由于  $\sin(2n+1)a=0$ ,  $\sin a \neq 0$ , 所以得到,

$$(2n+1)\operatorname{etg}^{2n}\alpha - \frac{(2n+1)(2n)(2n-1)}{6}\operatorname{etg}^{2n-2}\alpha + \cdots = 0.$$

就是說 
$$\operatorname{ctg}^2 \frac{\pi}{2n+1}$$
,  $\operatorname{ctg}^2 \frac{2\pi}{2n+1}$ , ...,  $\operatorname{ctg}^2 \frac{n\pi}{2n+1}$ 

是方程式

$$(2^{n+1})x^{-\frac{(2n+1)(2n)(2n-1)}{6}}x^{n-1}+\cdots=0$$

的被,由方程式的植物系数之間的关系,知道

$$etg^{\frac{\pi}{2n+1}} + etg^{2} \frac{2\pi}{2n+1} + \cdots + etg^{2} \frac{n\pi}{2n+1}$$

$$= \frac{(2n+1)(2n)(2n-1)}{(3(2n+1))} = \frac{n(2n-1)}{3}.$$

田子

$$\csc^2\alpha = \operatorname{ctg}^2\alpha + 1,$$

所以由上式还得到:

$$\cos^2 \frac{\pi}{2n+1} + \csc^2 \frac{2\pi}{2n+1} + \dots + \csc^2 \frac{n\pi}{2n+1}$$

$$= \frac{n(2n-1)}{3} + n = \frac{n(2n+2)}{3}.$$

利用第四节中的方法,我們可以証明:当 $\alpha < \frac{\pi}{2}$ 时,

$$tg\alpha > \alpha > \sin\alpha$$
,

而这就是 
$$\cos \alpha > \frac{1}{\alpha} > \operatorname{ctg} \alpha$$
.

应用前面所证明的二个等式,于是我們就有

$$\frac{n(2n-1)}{3} < \left(\frac{2n+1}{x}\right)^2 + \left(\frac{2n+1}{2x}\right)^2 + \cdots + \left(\frac{2n+1}{nx}\right)^2 < \frac{n(2n+2)}{3},$$

而这就是

$$\frac{\pi^{2}}{6} \left(1 - \frac{1}{2n+1}\right) \left(1 - \frac{2}{2n+1}\right) < 1 + \frac{1}{2^{2}} + \frac{1}{3^{2}} + \dots + \frac{1}{n^{2}}$$

$$< \frac{\pi^{2}}{6} \left(1 - \frac{1}{2n+1}\right) \left(1 + \frac{1}{2n+1}\right),$$

**> ≈**,就得到

$$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \cdots + \frac{1}{n^2} + \cdots = \frac{\pi^2}{6}$$
.

应用同样的方法,我們来考察方程式的第三項的系数,可 以証明。

$$1 + \frac{1}{2^4} + \frac{1}{3^4} + \dots + \frac{1}{n^4} + \dots = \frac{\pi^4}{90}.$$

同样的,还可以证明

$$1 + \frac{1}{2^{8}} + \frac{1}{3^{6}} - \dots + \frac{1}{n^{8}} + \dots = \frac{\pi^{6}}{945},$$

$$1 + \frac{1}{2^{8}} + \frac{1}{3^{8}} + \dots + \frac{1}{n^{8}} + \dots = \frac{\pi^{8}}{9450},$$

$$1 + \frac{1}{2^{16}} + \frac{1}{3^{10}} + \dots + \frac{1}{n^{10}} + \dots = \frac{\pi^{10}}{93555},$$

$$1 + \frac{1}{2^{12}} + \frac{1}{3^{12}} + \dots + \frac{1}{n^{12}} + \dots = \frac{691\pi^{12}}{638512875},$$